编译原理实验二报告

191870271 赵超懿

实现功能

- 1. 完成所有必做的语义分析及错误检查,能够识别17种要求的语义错误。 完成所有选做的要求包括函数声明,变量受作用域影响,结构体结构等价。
- 2. 通过重新遍历语法分析树,进行自定向下分析,在每一个语法分析树的结点,添加语义动作,根据当前节点的类型,按照一定顺序计算其属性以及完成对符号表的操作,包括对符号表的检查,插入变量、类型定义、函数到符号表等操作。
- 3. 符号表使用哈希表, 作用域的实现使用讲义提到的十字链表。

程序使用及编译

- 1. 在Code文件夹下运行make parser生成二进制文件parser
- 2. 运行命令./paser \$FILE即可
- 3. make test做了一些修改,详细情况见makefile

程序特点及具体实现

项目结构

符号表的实现使用哈希表方式,作用域的实现使用讲义中提到的十字链表

```
Stack Begin --> 1 --> 2 --> ... --> End

Symbol Table | |
|pointer| --> List Begin -> Node -> Node -> ... -> List End
|pointer| | |
|pointer| --> List Begin -> Node -> Node -> ... -> List End
|pointer|
```

符号表和栈以及节点采用这样的结构,构成十字链表

符号表和栈提供以下接口

语义分析的具体实现

对与每个节点实现一个完成语义动作的函数Semantic_Check_(\$Node_Type)

对每个节点根据语法调用对应的函数

以下一些问题的具体解决方案:

1. 函数声明和函数定义

思路是使得符号表中只有一个该函数的节点,通过改变该节点的类型(函数定义或函数声明)来判断函数是否已经定义。

当遇到函数定义时,检查符号表,查看是否已经有函数声明或定义:

若有定义,报错。若有声明,检查二者是否相符合,若符合,将符号表中的声明改成函数定义。

若没有,加入符号表。

2.DefList同时用于struct 和 局部定义的处理

使用SymbolStack中的pop_var接口,可以得到当前作用域所有的变量的列表